

Государственное образовательное учреждение высшего профессионального образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана»

#### Отчет

По лабораторной работе №1
По курсу ««Конструирование компиляторов»
На тему
««Распознавание цепочек регулярного языка»

 Студент:
 Мурашов И.Д.

 Группа:
 ИУ7-23М

 Вариант:
 4

Преподаватель: Ступников А.А.

# Оглавление

1	Цель и задачи работы
2	Текст программы
3	Проверка правильности программы
4	Пример работы программы
5	Выводы
6	Список литературы

## 1 Цель и задачи работы

**Цель работы**: приобретение практических навыков реализации важнейших элементов лексических анализаторов на примере распознавания цепочек регулярного языка. **Задачи работы**:

- 1. Ознакомиться с основными понятиями и определениями, лежащими в основе построения лексических анализаторов.
- 2. Прояснить связь между регулярным множеством, регулярным выражением, праволинейным языком, конечноавтоматным языком и недетерминированным конечноавтоматным языком.
- 3. Разработать, тестировать и отладить программу распознавания цепочек регулярного или праволинейного языка в соответствии с предложенным вариантом грамматики.

### 2 Текст программы

```
using Lab1_Regexp.Helpers;
using System;
using System. Collections. Generic;
using System. Linq;
using System. Text;
namespace Lab1 Regexp
public class Program
public static void Main(string[] args)
//List<char> alphabet = Enumerable.Range('a', 'z' - 'a' + 1).Select(i
List < char > alphabet = Enumerable . Range ('a', 'b', - 'a' + 1) . Select (i') = 1 
//alphabet = alphabet.Concat(Enumerable.Range('0', '9' - '0' + 1).Sel
GraphVizBuilder graphViz = new GraphVizBuilder();
// Read valid regexp
Console. WriteLine ("Enter RegExp to build FA:");
string regexp = Console.ReadLine();
// Preprocess regexp (adding dots where concatenating)
string processedRegexp = Preprocess(regexp);
// Process regexp to postfix
string postfix Regexp = ToPostfix (processed Regexp);
// Building NFA in graph from postfix regexp
NFA nfa = ToNFA(postfixRegexp);
var nfaTable = nfa.BuildTable(epsAlphabet); // Building NFA in table
// Draw NFA
string graphNFA = graphViz.BuildString(epsAlphabet, nfaTable, nfa.In:
graphViz . CreateGraph(graphNFA, "nfa.png");
// Building DFA from NFA
DFA dfa = new DFA(nfaTable, alphabet, epsAlphabet.IndexOf(Translation
string graphDFA = graphViz.BuildString(alphabet, dfa.DFATable, dfa.Ir
graphViz.CreateGraph(graphDFA, "dfa.png");
//R
dfa.Reverse();
```

```
string graphDFAr = graphViz.BuildString(dfa.Alphabet, dfa.DFATable, o
graphViz.CreateGraph(graphDFAr, "dfa_r.png");
/RD
dfa . MakeDfa ();
string graphDFArd = graphViz.BuildString(dfa.Alphabet, dfa.DFATable,
graphViz.CreateGraph(graphDFArd, "dfa_rd.png");
/RDR
dfa.Reverse();
string graphDFArdr = graphViz.BuildString(dfa.Alphabet, dfa.DFATable,
graphViz.CreateGraph(graphDFArdr, "dfa_rdr.png");
//RDRD
dfa . MakeDfa ();
string graphDFArdrd = graphViz.BuildString(dfa.Alphabet, dfa.DFATable
graphViz.CreateGraph(graphDFArdrd, "dfa_rdrd.png");
while (true)
Console. WriteLine ("Enter word to check allowness:");
string word = Console.ReadLine();
if (word == "'")
break;
// Model FA for given word
bool res = dfa.Model(word, alphabet);
Console. WriteLine ($"Result: {res}\n");
public static string Preprocess(string regexp)
StringBuilder nRegexp = new StringBuilder();
CharEnumerator c, up;
c = regexp.GetEnumerator();
up = regexp.GetEnumerator();
up. MoveNext();
while (up. MoveNext())
c. MoveNext();
nRegexp. Append (c. Current);
if ((char.IsLetterOrDigit(c.Current) || c.Current == ')' || c.Current
```

```
c. Current == '?' || c. Current == '+') && up. Current != ')' && up. Current
up.Current != '*' && up.Current != '?' && up.Current != '+')
nRegexp. Append ('.');
if (c. MoveNext())
nRegexp. Append (c. Current);
return nRegexp. ToString();
public static string ToPostfix(string regexp)
List < Operator > ops = new List < Operator > () { new Operator ('*', 3), new }
new Operator ('.', 2), new Operator ('|', 1), new Operator ('(', 0), new
StringBuilder postfix = new StringBuilder();
Stack < char > operators = new Stack < char > ();
CharEnumerator c = regexp.GetEnumerator();
while (c. MoveNext())
if (char. IsLetterOrDigit (c. Current))
postfix . Append(c . Current);
else if (c. Current = ops [5]. Symbol) // Open bracket
operators.Push(c.Current);
else if (c. Current = ops [6]. Symbol) // Close bracket
while (operators.Peek() != ops[5].Symbol)
postfix.Append(operators.Pop());
operators.Pop();
else if (ops.Any(op => op.Symbol == c.Current))
while (operators.Count > 0 &&
ops. Find (op => op. Symbol == operators. Peek ()). Priority >= ops. Find (op
postfix.Append(operators.Pop());
operators.Push(c.Current);
while (operators.Count > 0)
postfix.Append(operators.Pop());
return postfix. ToString();
```

```
public static NFA ToNFA(string postfix)
Stack < NFA > nfas = new Stack < NFA > ();
CharEnumerator c = postfix.GetEnumerator();
while (c. MoveNext())
if (char. Is Letter Or Digit (c. Current))
nfas.Push(new NFA(c.Current));
else if (c.Current == '.')
NFA b = nfas.Pop();
NFA = nfas.Pop();
a. Concat(b);
nfas.Push(a);
else if (c.Current == '|')
NFA b = nfas.Pop();
NFA = nfas.Pop();
a. Alter (b);
nfas.Push(a);
else if (c.Current == '*')
nfas.Peek().Star();
else if (c.Current == '+')
nfas.Peek().Plus();
return nfas.Pop();
using Lab1_Regexp. Helpers;
using System;
using System. Collections. Generic;
using System. Linq;
using System. Text;
namespace Lab1_Regexp
public class DFA
```

```
public List<List<List<int>>>> DFATable { get; private set; }
public int Initial { get; set; }
public List<int> Finish { get; private set; }
public List<int> NonFinish { get; private set; }
public List<char> Alphabet { get; private set; }
public bool isTrueDfa { get; set; }
public DFA(List<List<li>List<int>>>> nfaTable, List<char> alphabet, int e
this.MakeDfaFromNfa(nfaTable, alphabet, epsI, initState, finishState)
public void MakeDfaFromNfa(List<List<List<int>>> nfaTable, List<char>
Finish = new List < int > ();
NonFinish = new List < int > ();
Initial = 0;
isTrueDfa = true;
Alphabet = new List < char > (alphabet);
List < HashSet < int >> DStates = new List < HashSet < int >>();
Stack < HashSet < int >> stack = new Stack < HashSet < int >>();
Stack < int > stack Indexes = new Stack < int > ();
List < List < int >> Dtran = new List < List < int >> ();
var epsClosure0 = EpsClosure(new HashSet < int > () { initState }, nfaTable = (initState ) }, faTable = (initState ) }, 
DStates.Add(epsClosure0);
Dtran.Add(new.List < int > (Enumerable.Repeat(-1, this.Alphabet.Count)));
stack.Push(epsClosure0);
stackIndexes.Push(0);
while (stack.Count > 0)
var state = stack.Pop();
var stateInd = stackIndexes.Pop();
for (int i = 0; i < this.Alphabet.Count; <math>i++)
var nextStates = EpsClosure(Move(state, i, nfaTable), nfaTable, epsI)
int index = DStates. FindIndex(s => s. SetEquals(nextStates));
//for (int k = 0; k < DStates.Count; k++)
//{
```

```
bool is Superset = new HashSet<int>(DStates[k]). Is Superset Of (nex
       if (isSuperset)
           index = DStates.IndexOf(state);
           break;
      }
if (index = -1)
index = DStates.Count;
DStates . Add(nextStates);
Dtran.Add(new.List < int > (Enumerable.Repeat(-1, this.Alphabet.Count)));
stack.Push(nextStates);
stackIndexes.Push(index);
Dtran[stateInd][i] = index;
DFATable = new List < List < List < int >>> (DStates. Count);
for (int i = 0; i < DStates.Count; i++)
DFATable.Add(new List < List < int >> (alphabet.Count));
if (DStates | i | . Contains (finish State))
Finish . Add(i);
else
NonFinish.Add(i);
for (int j = 0; j < this.Alphabet.Count; <math>j++)
DFATable [i]. Add (new List \leq int \geq (1));
DFATable [ i ] [ j ] . Add ( Dtran [ i ] [ j ] );
public void MakeDfa()
if (this.Alphabet.Contains('eps'))
this. MakeDfaFromNfa (this.DFATable, this.Alphabet, this.Alphabet.Index
else
this. MakeDfaFromDfa (this.DFATable, this.Initial, this.Alphabet, this.
```

```
public void MakeDfaFromDfa(List<List<List<int>>> nfaTable, int initSt
Finish = new List < int > ();
NonFinish = new List < int > ();
Initial = 0;
List < HashSet < int >> DStates = new List < HashSet < int >>();
Stack < HashSet < int >> stack = new Stack < HashSet < int >>();
Stack < int > stack Indexes = new Stack < int > ();
List < List < int >> Dtran = new List < List < int >> ();
//DStates.Add(new HashSet < int > () { 0 });
DStates.Add(new HashSet<int>() { initState });
Dtran.Add(new.List < int > (Enumerable.Repeat(-1, alphabet.Count)));
stack.Push(new HashSet<int>() { initState });
stackIndexes.Push(0);
while (stack.Count > 0)
var state = stack.Pop();
var stateInd = stackIndexes.Pop();
for (int i = 0; i < alpha bet.Count; i++)
var nextStates = Move(state, i, nfaTable);
int index = DStates. FindIndex(s => s. SetEquals(nextStates));
if (index = -1)
index = DStates.Count;
DStates . Add (nextStates);
Dtran.Add(new List < int > (Enumerable.Repeat(-1, alphabet.Count)));
stack.Push(nextStates);
stackIndexes.Push(index);
Dtran[stateInd][i] = index;
DFATable = new List < List < List < int >>> (DStates. Count);
for (int i = 0; i < DStates.Count; i++)
DFATable.Add(new List < List < int >> (alphabet.Count));
```

}

```
if (DStates [i]. Contains (finish State))
Finish.Add(i);
else
NonFinish.Add(i);
for (int j = 0; j < alpha bet.Count; <math>j++)
DFATable [i]. Add (new List \leq int \geq (1));
DFATable [ i ] [ j ] . Add ( Dtran [ i ] [ j ] );
}
}
public void MakeOneFinalState()
// It converts dfa to nfa
if (this. Finish. Count > 1)
this. Alphabet = this. Alphabet. Concat (new char [] { 'eps' }. ToList()).
// Adding eps trans to nothing for every state
for (int i = 0; i < this.DFATable.Count; i++)
this.DFATable[i].Add(new List<int>());
// Adding new state to direct prev final states to this one
var newFinalState = new List < List < int >>();
// Adding empty trans
for (int i = 0; i < Alphabet.Count; i++)
newFinalState.Add(new List<int>());
DFATable.Add(newFinalState);
// Point prev final states to new state
for (int i = 0; i < this.Finish.Count; <math>i++)
DFATable [this.Finish [i]] [this.Alphabet.IndexOf(Translation.Eps)].Add(
this. Finish = new List<int>() { this.DFATable.IndexOf(newFinalState)
}
```

```
public void Reverse()
this. MakeOneFinalState();
var tableOps = new TableOps();
this.DFATable = tableOps.GetReverseFrom(this.DFATable);
var tmp = this.Finish[0];
this.Finish[0] = this.Initial;
this.Initial = tmp;
public void Minimize()
this.Reverse();
this . MakeDfa();
this.Reverse();
this. MakeDfa();
public bool Model(string word, List<char> alphabet)
if (word.Length == 0 && Finish.Contains(Initial))
return true;
else if (word.Length = 0 && !Finish.Contains(Initial))
return false;
else
CharEnumerator c = word \cdot GetEnumerator();
c. MoveNext();
int letterI = alphabet.IndexOf(c.Current);
int nextState = DFATable [Initial] [letterI][0];
while (c. MoveNext())
letterI = alphabet.IndexOf(c.Current);
nextState = DFATable[nextState][letterI][0];
}
if (Finish. Contains (nextState))
return true;
else
return false;
private HashSet<int> EpsClosure(HashSet<int> states, List<List<i
Stack < int > stack = new Stack < int > (states);
HashSet < int > epsClosure = new HashSet < int > (states);
```

```
while (stack.Count > 0)
int state = stack.Pop();
for (int i = 0; i < nfaTable[state][epsI].Count; <math>i++)
int nextState = nfaTable[state][epsI][i];
if (!epsClosure.Contains(nextState))
epsClosure.Add(nextState);
stack.Push(nextState);
return epsClosure;
private HashSet<int> Move(HashSet<int> states, int letterI, List<List
HashSet < int > move = new HashSet < int > ();
foreach (int state in states)
for (int i = 0; i < nfaTable[state][letterI]. Count; i++)
int nextState = nfaTable[state][letterI][i];
move. Add(nextState);
return move;
using Lab1 Regexp. Helpers;
using System;
using System. Collections. Generic;
using System. Text;
namespace Lab1 Regexp
public class NFA
public State Initial { get; set; }
public State Finish { get; set; }
public int Size { get; set; }
public NFA(char symb)
```

```
Finish = new State(1, new List < Translation > ());
Initial = new State (0, new List < Translation > () { new Translation (Finitial)
Size = 2;
public void Concat (NFA second)
Finish. Translations. Add (new Translation (second. Initial, Translation. Finish).
Finish = second. Finish;
Size = UpdateStates();
public void Alter (NFA second)
State newFinish = new State(1, new List<Translation>());
Finish. Translations. Add(new Translation(newFinish, Translation. Eps));
second. Finish. Translations. Add (new Translation (new Finish, Translation
Finish = newFinish;
State oldInit = Initial;
Initial = new State(0, new List < Translation > () { new Translation(old I)}
new Translation (second. Initial, Translation. Eps) });
Size = UpdateStates();
public void Star()
State newFinish = new State(1, new List < Translation > ());
Finish. Translations. Add (new Translation (Initial, Translation. Eps, tru
Finish. Translations. Add(new Translation (newFinish, Translation.Eps));
Finish = newFinish;
State oldInit = Initial;
Initial = new State(0, new List < Translation > () { new Translation(old I)}
new Translation(Finish, Translation.Eps) });
Size = UpdateStates();
public void Plus()
State newFinish = new State(1, new List < Translation > ()); //
Finish. Translations. Add (new Translation (Initial, Translation. Eps, tru
Finish. Translations. Add(new Translation (newFinish, Translation. Eps));
Finish = newFinish;
State oldInit = Initial;
Initial = new State(0, new List < Translation > () { new Translation(old I)}
Size = UpdateStates();
```

```
}
public List<List<int>>>> BuildTable(List<char> alphabet)
List < List >>> (Size);
for (int i = 0; i < Size; i++)
table.Add(new List < List < int >> (alphabet.Count));
for (int j = 0; j < alpha bet. Count; <math>j++)
table[i].Add(new List < int > ());
table = Initial.BuildTable(table, alphabet);
return table;
public void PrintTable(List<List<List<int>>>> table)
for (int i = 0; i < table.Count; i++)
for (int j = 0; i < table[i].Count; i++)
Console. WriteLine ("State \{0\} goes by \{1\} to state \{2\}", i, j, table [i
private int UpdateStates()
return Initial. Update();
using System;
using System. Collections. Generic;
using System. Text;
namespace Lab1 Regexp. Helpers
class TableOps
public void PrintTransitions(List<List<List<int>>>> table)
Console. WriteLine ("Print table");
for (int x = 0; x < table.Count; x++)
```

```
for (int y = 0; y < table[x].Count; y++)
for (int z = 0; z < table[x][y].Count; z++)
Console. WriteLine ("From \{0\} by \{1\} to \{2\}", x, y, table [x][y][z]);
public List<List<List<int>>>> GetReverseFrom(List<List<List<int>>>> ori
List < Li
for (int i = 0; i < original.Count; i++)
reverseTable.Add(new List < List < int >> (original [i].Count));
for (int j = 0; j < original[i].Count; <math>j++)
reverseTable[i].Add(new List<int>());
for (int x = 0; x < original.Count; x++)
for (int y = 0; y < original[x].Count; y++)
for (int z = 0; z < original[x][y].Count; z++)
reverseTable[original[x][y][z]][y].Add(x);
return reverseTable;
public List<List<List<int>>>> GetDfaFromNfa(List<List<List<int>>>> orig
List < Li
List < List < int >> states = new List < List < int >>();
states.Add(new List < int > \{ 0 \});
dfaTable.Add(original[0]);
for (int x = 0; x < dfaTable | 0 | . Count; <math>x++)
var tmp = new List < int > ();
for (int y = 0; y < dfaTable [0][x]. Count; y++)
```

```
tmp.Add(dfaTable[0][x][y]);
}
if (!states.Contains(tmp)) {
  states.Add(tmp);
}

return dfaTable;
}
```

## 3 Проверка правильности программы

Все тесты производились для алфавита  $\Sigma = \{a, b\}$ . Начальные состояния на графе имеют префикс «S», а конечные выделяются двойным кругом. **Тестовые данные**:

Регулярное выражение	Входное слово	Ожидаемый результат
a	a	true
a	aa	false
a	b	false
ab	ab	true
ab	aba	false
ab	abb	false
ab	ba	false
(a b)	a	true
(a b)	b	true
(a b)	ab	false
(a b)	ba	false
a*	aaaaaaaa	true
a*		true
a*	b	false
(ab b*)*	ab	true
(ab b*)*	abb	true
$(ab b^*)^*$		true
(ab b*)*	aba	false
(ba b*aa)+	baaa	true
(ba b*aa)+		false
(ba b*aa)+	babbaa	true

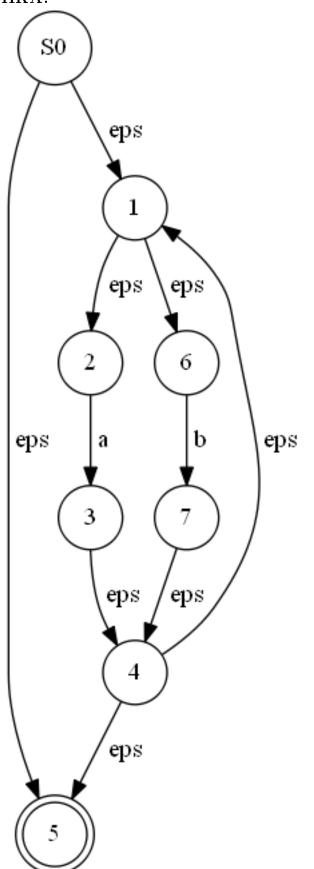
При тестировании работы программы результат работы программы для всех входных данных совпал с ожидаемым.

## 4 Пример работы программы

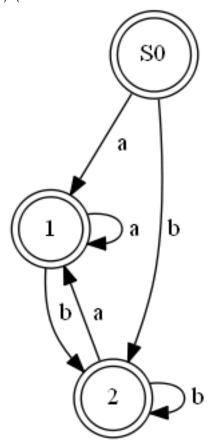
Выражение: (a|b)\*

Постфиксное регулярное выражение:  $ab \mid *$ 

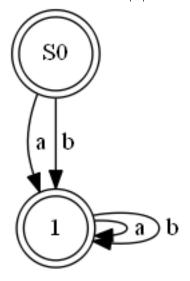
HKA:



### ДКА:



### Минимальный ДКА:



## 5 Выводы

По результатам проведенной работы были приобретены практические навыки реализации важнейших элементов лексических анализаторов на примере распознавания цепочек регулярного языка. Было проведено ознакомление с основными определениями и понятиями, лежащими в основе построения лексических анализаторов. Была прояснена связь между регулярным множеством, регулярным выражением, праволинейным языком, конечноавтоматным языком и недетерминированным конечно-автоматным языком. Помимо этого

была разработана, оттестирована и отлажена программа распознавания цепочек регулярного или праволинейного языка в соответствии с предложенным вариантом грамматики. С использованием данной реализованной программы строятся допускающий данный язык НКА, ДКА и минимальный ДКА. Также моделируется работа минимального ДКА для проверки входной цепочки символов.

### 6 Список литературы

- 1. БЕЛОУСОВ А.И., ТКАЧЕВ С.Б. Дискретная математика: Учеб. Для вузов / Под ред. В.С. Зарубина, А.П. Крищенко. М.: Изд-во МГТУ им. Н.Э. Баумана, 2001.
- 2. AXO А.В, ЛАМ М.С., СЕТИ Р., УЛЬМАН Дж.Д. Компиляторы: принципы, технологии и инструменты. М.: Вильямс, 2008.